

# Оптимізаційні Моделі для Балансування Мікроенергосистеми

Петро Стецюк, Ольга Хом'як

Інститут кібернетики імені В.М. Глушкова НАН України

Науковий семінар "Теорія оптимальних рішень"

28 жовтня 2025 року

Київ, Україна

У доповіді представимо дві оптимізаційні моделі для балансування потужностями електроенергетичної системи з частковим та повним знеструмленням окремих магістральних вузлів електромережі. Моделі представлено задачами змішаного лінійного булевого програмування.

## Оптимізаційні моделі відносяться

до класу моделей про мережевий потік мінімальної вартості з обмеженнями на пропускні здатності ребер.

- 1 Історія Задачі
- 2 Постановка Задачі
- 3 Оптимізаційна Модель та її Властивості
- 4 Модифікована Оптимізаційна Модель

# Зміст

- 1 Історія Задачі
- 2 Постановка Задачі
- 3 Оптимізаційна Модель та її Властивості
- 4 Модифікована Оптимізаційна Модель



# Потоки потужності в мережі

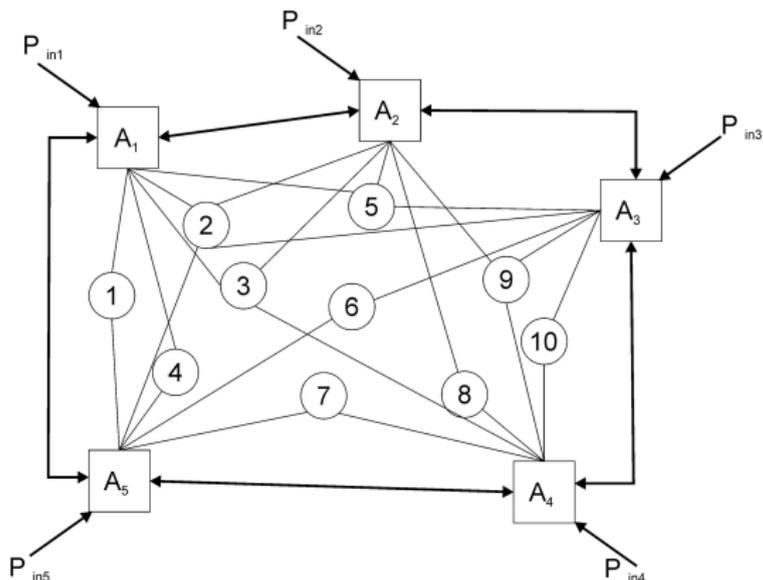


Рис. 1. Блок-схема потоків потужності в електроенергетичній системі

# Розподіл потоків у мережі

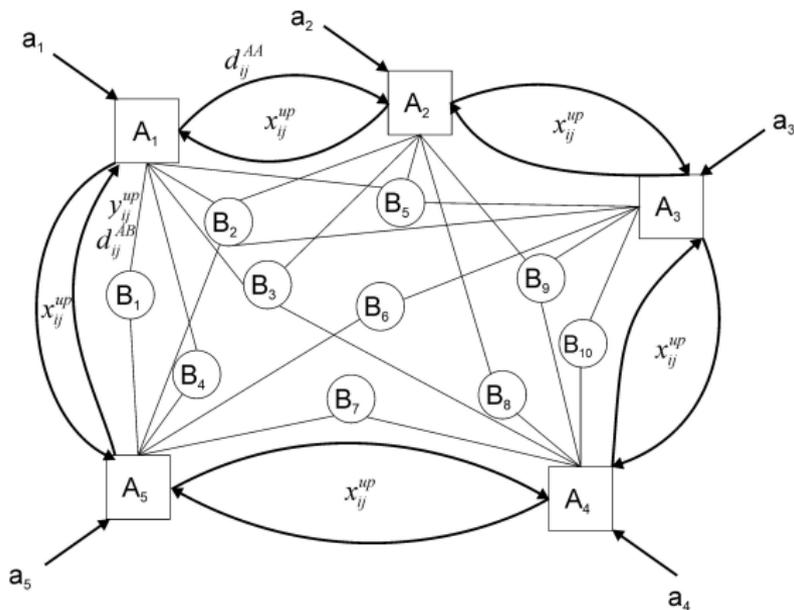


Рисунок 2. Графічна інтерпретація можливого розподілу потоків потужності в модельній електроенергетичній системі

# Модельна задача: $x^{\text{up}} = 800$ , $y^{\text{up}} = 180$

Node designation	A <sub>1</sub>	A <sub>2</sub>	A <sub>3</sub>	A <sub>4</sub>	A <sub>5</sub>					
Capacity, MVA	800	700	650	500	450					
Node designation	B <sub>1</sub>	B <sub>2</sub>	B <sub>3</sub>	B <sub>4</sub>	B <sub>5</sub>	B <sub>6</sub>	B <sub>7</sub>	B <sub>8</sub>	B <sub>9</sub>	B <sub>10</sub>
Capacity, MVA	250	630	400	250	160	160	250	250	500	250
Nodes	A <sub>1</sub> A <sub>2</sub>	A <sub>2</sub> A <sub>3</sub>	A <sub>3</sub> A <sub>4</sub>	A <sub>4</sub> A <sub>5</sub>	A <sub>5</sub> A <sub>1</sub>	A <sub>1</sub> B <sub>1</sub>	A <sub>1</sub> B <sub>2</sub>	A <sub>1</sub> B <sub>3</sub>	A <sub>1</sub> B <sub>4</sub>	A <sub>1</sub> B <sub>5</sub>
Lengths $L_i$ , km	85	90	110	140	95	13	7	9	15	20
Nodes	A <sub>2</sub> B <sub>2</sub>	A <sub>2</sub> B <sub>3</sub>	A <sub>2</sub> B <sub>5</sub>	A <sub>2</sub> B <sub>8</sub>	A <sub>2</sub> B <sub>9</sub>	A <sub>3</sub> B <sub>2</sub>	A <sub>3</sub> B <sub>5</sub>	A <sub>3</sub> B <sub>6</sub>	A <sub>3</sub> B <sub>9</sub>	A <sub>3</sub> B <sub>10</sub>
Lengths $L_i$ , km	12	15	5	20	15	22	15	20	6	11
Nodes	A <sub>4</sub> B <sub>5</sub>	A <sub>4</sub> B <sub>7</sub>	A <sub>4</sub> B <sub>8</sub>	A <sub>4</sub> B <sub>9</sub>	A <sub>4</sub> B <sub>10</sub>	A <sub>5</sub> B <sub>1</sub>	A <sub>5</sub> B <sub>2</sub>	A <sub>5</sub> B <sub>4</sub>	A <sub>5</sub> B <sub>6</sub>	A <sub>5</sub> B <sub>7</sub>
Lengths $L_i$ , km	25	18	6	17	10	7	17	3	18	13

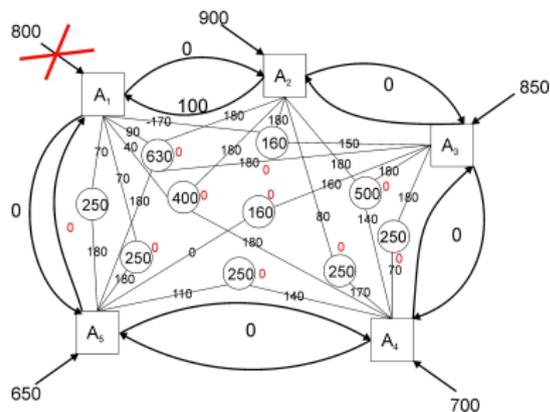
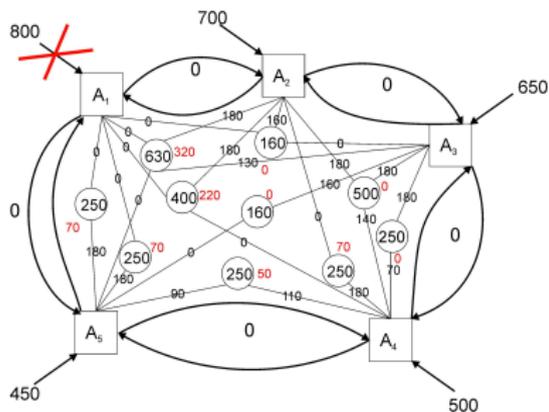
Таблиця 1. Параметри сегменту електроенергетичної схеми

# Два варіанти модельної задачі (2023)

Проведені в статті [1] розрахунки дозволили одержати направлені графи розподілу потоків енергії та значення ефективності цього розподілу за умови забезпечення нормальної роботи модельної електроенергетичної системи. Розглядався також варіант з повним знеструмленням вхідних ліній, що заживляють вузол A1, але зі збереженням його робочого стану, при незмінності лімітів вузлів A2, A3, A4, A5.

[1] Каплун В., Гай О., Стецюк П., Івлічев А. Забезпечення оптимальних сценаріїв диспетчеризації регіональних енергосистем в умовах некеерованого дефіциту потужності. *Machinery & Energetics*. 2023. 14(2).

## Третій варіант модельної задачі (2023)



[1] Каплун В., Гай О., Стецюк П., Івлічев А. Забезпечення оптимальних сценаріїв диспетчеризації регіональних енергосистем в умовах некеренованого дефіциту потужності. *Machinery & Energetics*. 2023. 14(2).

# Розширення модельної задачі (2025)

В роботі [2] математична модель задачі оптимізації розширена на випадок часткового відключення вузла  $A_i$  та оптимального перерозподілу його потужності між іншими вузлами.

[2] Каплун В., Войтенко В., Стецюк П., Хом'як О. Балансування мікроенергосистем з адресним поточкорозподілом потужності та мінімізацією втрат електроенергії. Збірник тез доповідей за матеріалами III міжнародної науково-практичної конференції «Цифрові технології в енергетиці і автоматичі». Київ, 6 червня 2025 р. С. 23-25.

# Зміст

- 1 Історія Задачі
- 2 Постановка Задачі**
- 3 Оптимізаційна Модель та її Властивості
- 4 Модифікована Оптимізаційна Модель

# Постачальники та Споживачі

$A$  – множина постачальників,  $B$  – множина споживачів,  
 $n_A$  – кількість постачальників,  $n_B$  – кількість споживачів.

$a_i^0$  – наявний обсяг продукції постачальника  $i \in A$ ,

$Z_A$  – сумарний доданий обсяг продукції для постачальників,

$z_i^{low}$  – нижня межа на доданий обсяг продукції для  $i \in A$ ,

$z_i^{up}$  – верхня межа на доданий обсяг продукції для  $i \in A$

$b_i^1$  – критична продукція споживача  $j \in B$ ,

$b_i^2$  – необхідна продукція споживача  $j \in B$ ,  $b_i^2 > b_i^1$

## Зв'язки між Постачальниками та Споживачами

Нехай  $E_{AA} \subset A \times A$  – множина ребер, яка задає зв'язки між постачальниками, а  $E_{AB} \subset A \times B$  – множина ребер, яка задає зв'язки між постачальниками та споживачами,  $m_{AA}$  – кількість ребер  $E_{AA}$ ,  $m_{AB}$  – кількість ребер  $E_{AB}$ .

Для кожного ребра  $ij$  задані вартості пересилання одиниці потоку (довжина ребра)  $d_{ij}^{AA} = d_{ji}^{AA}$ ,  $ij \in E_{AA}$  та  $d_{ij}^{AB} = d_{ji}^{AB}$ ,  $ij \in E_{AB}$  і верхні границі  $x_{ij}^{up} = x_{ji}^{up}$ ,  $ij \in E_{AA}$  та  $y_{ij}^{up} = y_{ji}^{up}$ ,  $ij \in E_{AB}$  для потоків, які можна пересилати тільки в одному напрямку, тобто або дугою  $ij$  або дугою  $ji$ .

# Зміст оптимізаційної задачі

## Задача полягає у знаходженні

мінімальної сумарної вартості пересилання потоків в мережі за умов дотримання верхніх меж на потоки по ребрах, повного використання продукції постачальників, обов'язкового задоволення критичних потреб споживачів і максимального забезпечення їхніх необхідних потреб.

Вартість пересилання по ребру  $ij$  потоку обсягом  $p_{ij}$  є рівною  $d_{ij}^{AA} p_{ij}$  для  $ij \in E_{AA}$  та  $d_{ij}^{AB} p_{ij}$  для  $ij \in E_{AB}$ .

# Потокові неперервні та булеві змінні

$x_{ij}^+ \geq 0; x_{ij}^- \geq 0, ij \in E_{AA}$  – невідомі обсяги потоків в мережі “постачальники–постачальники”,

$y_{ij}^+ \geq 0; y_{ij}^- \geq 0, ij \in E_{AB}$  – невідомі обсяги потоків в мережі “постачальники–споживачі”.

Знак “+” означає напрям потоку від вершини  $i$  до вершини  $j$ , а знак “-” означає напрям потоку від вершини  $j$  до вершини  $i$ .

$X_{ij} = 0 \vee 1, ij \in E_{AA}$  та  $Y_{ij} = 0 \vee 1, ij \in E_{AB}$  – булеві змінні, “1”, якщо потік пересилається від вершини  $i$  до вершини  $j$ , “0”, якщо потік пересилається від вершини  $j$  до вершини  $i$ .

Інші змінні:  $z_i$ ,  $u_{ij}$  та  $v_{ij}$ 

$z_i \geq 0$  – невідомий доданий обсяг продукції постачальнику  $i \in A$ ,  
 $z_i^{low} \leq z_i \leq z_i^{up}$ , де  $z_i^{low}$  та  $z_i^{up}$  – задані нижні та верхні межі.

$u_{ij} \geq 0$ ,  $ij \in E_{AA}$  – невідомі обсяги продукції, які додано до  
 верхніх меж на потоки для ребер  $E_{AA}$ ,  
 $v_{ij} \geq 0$ ,  $ij \in E_{AB}$  – невідомі обсяги продукції, які додано до  
 верхніх меж на потоки для ребер  $E_{AB}$ .

За допомогою управління додатними штрафними коефіцієнтами  $P_{AA}$  та  $P_{AB}$  змінні  $u_{ij}$  та  $v_{ij}$  використовуються для виявлення «вузьких місць» у мережі, коли пересилання необхідних обсягів потоків в мережі забезпечити неможливо.

## Кількість змінних у задачі

Всього  $n = n_A + 4(m_{AA} + m_{AB})$ , з яких

$m_{AA}$  бінарних змінних  $X = \{X_{ij} \mid \forall ij \in E_{AA}\}$ ,

$m_{AB}$  бінарних змінних  $Y = \{Y_{ij} \mid \forall ij \in E_{AB}\}$ ,

$n_A$  неперервних змінних  $z = \{z_i \mid \forall i \in A\}$ ,

$3m_{AA}$  неперервних змінних  $x = \{x_{ij}^+, x_{ij}^-\}$ ,  $u = \{u_{ij} \mid \forall ij \in E_{AA}\}$ ,

$3m_{AB}$  неперервних змінних  $y = \{y_{ij}^+, y_{ij}^-\}$ ,  $v = \{v_{ij} \mid \forall ij \in E_{AB}\}$ .

# Зміст

- 1 Історія Задачі
- 2 Постановка Задачі
- 3 Оптимізаційна Модель та її Властивості**
- 4 Модифікована Оптимізаційна Модель

## Змішана лінійно-булева задача (1) – (8)

$$F^* = \min_{x, y, X, Y, u, v, z} \left\{ \begin{array}{l} F = \sum_{ij \in E_{AA}} (d_{ij}^{AA} (x_{ij}^+ + x_{ij}^-) + P_{AA} u_{ij}) \\ + \sum_{ij \in E_{AB}} (d_{ij}^{AB} (y_{ij}^+ + y_{ij}^-) + P_{AB} v_{ij}) \end{array} \right\} \quad (1)$$

$$\sum_{j: ij \in E_{AA}} (x_{ij}^+ - x_{ij}^-) - \sum_{j: ji \in E_{AA}} (x_{ji}^+ - x_{ji}^-) + \sum_{j: ij \in E_{AB}} (y_{ij}^+ - y_{ij}^-) = a_i^0 + z_i, \quad \forall i \in A, \quad (2)$$

$$\sum_{i \in A} z_i = Z_A, \quad z_i^{\text{low}} \leq z_i \leq z_i^{\text{up}}, \quad \forall i \in A, \quad (3)$$

$$b_j^1 \leq \sum_{i: ij \in E_{AB}} (y_{ij}^+ - y_{ij}^-) \leq b_j^2, \quad \forall j \in B, \quad (4)$$

$$x_{ij}^+ \leq x_{ij}^{\text{up}} X_{ij} + u_{ij}, \quad x_{ij}^- \leq x_{ij}^{\text{up}} (1 - X_{ij}) + u_{ij}, \quad i, j \in A, ij \in E_{AA}, \quad (5)$$

$$y_{ij}^+ \leq y_{ij}^{\text{up}} Y_{ij} + v_{ij}, \quad y_{ij}^- \leq y_{ij}^{\text{up}} (1 - Y_{ij}) + v_{ij}, \quad i \in A, j \in B, ij \in E_{AB}, \quad (6)$$

$$x_{ij}^+ \geq 0, \quad x_{ij}^- \geq 0, \quad u_{ij} \geq 0, \quad X_{ij} \in \{0, 1\}, \quad i, j \in A, ij \in E_{AA}, \quad (7)$$

$$y_{ij}^+ \geq 0, \quad y_{ij}^- \geq 0, \quad v_{ij} \geq 0, \quad Y_{ij} \in \{0, 1\}, \quad i \in A, j \in B, ij \in E_{AB}. \quad (8)$$

## Цільова функція задачі (1)–(8)

$$F^* = \min_{x,y,X,Y,u,v,z} \{F = M(x, y) + P(u, v)\} \quad (1)$$

$$M(x, y) = \sum_{ij \in E_{AA}} d_{ij}^{AA} (x_{ij}^+ + x_{ij}^-) + \sum_{ij \in E_{AB}} d_{ij}^{AB} (y_{ij}^+ + y_{ij}^-)$$

$$P(u, v) = P_{AA} \sum_{ij \in E_{AA}} u_{ij} + P_{AB} \sum_{ij \in E_{AB}} v_{ij}$$

Тут  $M(x, y)$  – сумарна вартість пересилання потоків в мережі, а  $P(u, v)$  – штрафи за корекції верхніх меж на потоки в мережі. За допомогою  $M(x, y)$  мінімізуємо вартість пересилання потоків в мережі (**момент потужності в електроенергетичних задачах**), а за допомогою  $P(u, v)$  виявляємо на скільки потрібно збільшити верхні границі на пересилання потоків, якщо система (2) – (8) є несумісною.

## Балансові обмеження задачі (1)–(8)

$$\sum_{j: ij \in E_{AA}} (x_{ij}^+ - x_{ij}^-) - \sum_{j: ji \in E_{AA}} (x_{ji}^+ - x_{ji}^-) + \sum_{j: ij \in E_{AB}} (y_{ij}^+ - y_{ij}^-) = a_i^0 + z_i, \quad \forall i \in A, \quad (2)$$

$$\sum_{i \in A} z_i = Z_A, \quad z_i^{\text{low}} \leq z_i \leq z_i^{\text{up}}, \quad \forall i \in A, \quad (3)$$

$$b_j^1 \leq \sum_{i: ij \in E_{AB}} (y_{ij}^+ - y_{ij}^-) \leq b_j^2, \quad \forall j \in B. \quad (4)$$

Лінійні рівності (2) означають, що кожен із постачальників повинен переслати споживачам увесь обсяг продукції, що включає як його власні наявні ресурси, так і частину продукції, отриманої за рахунок розподілу між усіма постачальниками  $Z_A$  одиниць продукції згідно обмежень (3). Лінійні нерівності (4) означають, що кожен із споживачів може недоотримати необхідний обсяг продукції, але обов'язково повинен отримати критичний обсяг продукції.

## Верхні та нижні межі в задачі (1)–(8)

$$\begin{aligned} x_{ij}^+ &\leq x_{ij}^{\text{up}} X_{ij} + u_{ij}, \\ x_{ij}^- &\leq x_{ij}^{\text{up}} (1 - X_{ij}) + u_{ij}, \quad i, j \in A, ij \in E_{AA} \end{aligned} \quad (5)$$

$$\begin{aligned} y_{ij}^+ &\leq y_{ij}^{\text{up}} Y_{ij} + v_{ij}, \\ y_{ij}^- &\leq y_{ij}^{\text{up}} (1 - Y_{ij}) + v_{ij}, \quad i \in A, j \in B, ij \in E_{AB} \end{aligned} \quad (6)$$

$$\begin{aligned} x_{ij}^+ &\geq 0, \quad x_{ij}^- \geq 0, \quad u_{ij} \geq 0, \\ X_{ij} &\in \{0, 1\}, \quad i, j \in A, ij \in E_{AA} \end{aligned} \quad (7)$$

$$\begin{aligned} y_{ij}^+ &\geq 0, \quad y_{ij}^- \geq 0, \quad v_{ij} \geq 0, \\ Y_{ij} &\in \{0, 1\}, \quad i \in A, j \in B, ij \in E_{AB} \end{aligned} \quad (8)$$

# Властивості задачі (1)–(8)

## Твердження 1.

Якщо виконуються такі умови:

$$1) \sum_{i \in A} z_i^{low} \leq Z_A \leq \sum_{i \in A} z_i^{up}, \quad 2) \sum_{j \in B} b_j^1 \leq Z_A + \sum_{i \in A} a_i^0 \leq \sum_{j \in B} b_j^2,$$

то система обмежень (2) – (8) є сумісною.

## Твердження 2.

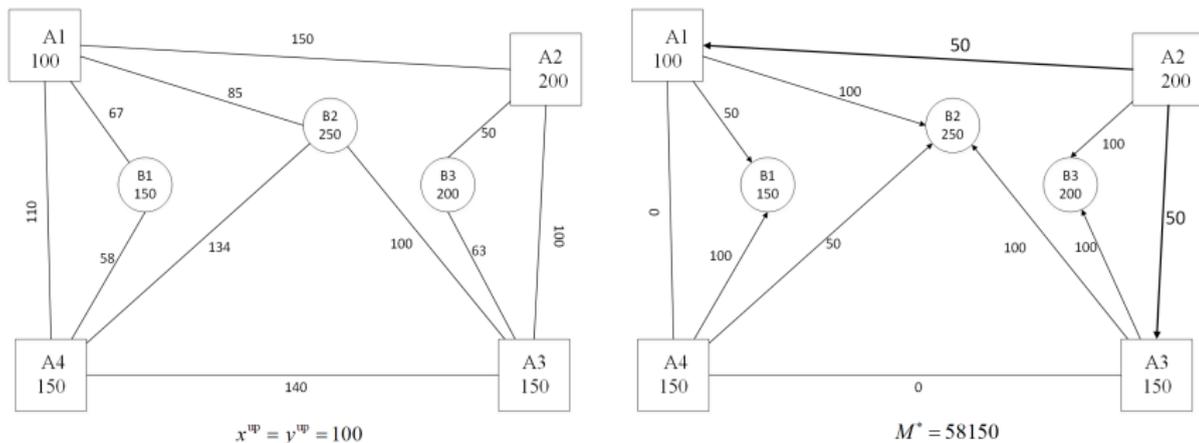
Нехай система обмежень (2) – (8) є сумісною, а штрафні коефіцієнти

$$P_{AA} = P_{BB} = \sum_{ij \in E_{AA}} d_{ij}^{AA} + \sum_{ij \in E_{AB}} d_{ij}^{AB}.$$

Якщо  $P^* = 0$ , то  $(x^*, y^*, X^*, Y^*, z^*)$  – розв'язок задачі (1) – (8), який задовільняє верхні межі на обсяги потоків по ребрах мережі.

Якщо  $P^* > 0$ , то серед компонент векторів  $u^*$  та  $v^*$  є хоча би одна додатна компонента і задача (1) – (8) не має розв'язку, який задовільняє верхні межі на обсяги потоків по ребрах мережі.

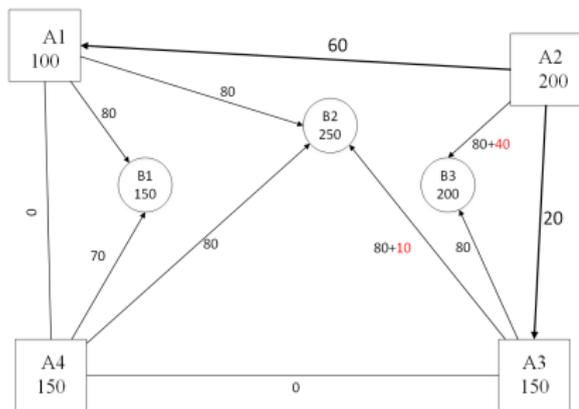
## Приклад 1. Модельна мережа Net-4-3-11



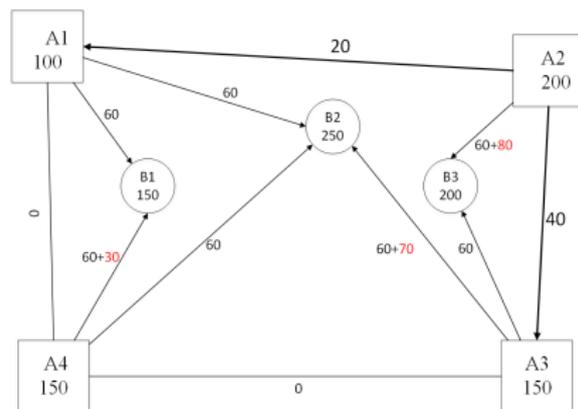
Мережа включає 4 постачальники, 3 споживачі, 11 (4 + 7) ребер. Блок-схема мережі (зліва) та оптимальні обсяги потоків (справа). Штрафні коефіцієнти вибирались рівними  $P_{AA} = P_{AB} = 100000$ .

Два потоки в 50 у.о. пересилаються від A2 до A1 та A3.

# Приклад 2. Net-4-3-11: два розподіли потоків



$y^{up} = 80, M^* = 57980$



$y^{up} = 60, M^* = 53160$

Додані обсяги потоків до верхніх меж (виділено червоним).

**Варіант 1:** від A2 до A1 та A3 пересилаються **60** у.о. та **20** у.о.

**Варіант 2:** від A2 до A1 та A3 пересилаються **20** у.о. та **40** у.о.

# Зміст

- 1 Історія Задачі
- 2 Постановка Задачі
- 3 Оптимізаційна Модель та її Властивості
- 4 Модифікована Оптимізаційна Модель**

# Що модифікується?

Нехай  $I_i$  – бінарний індикатор для постачальника  $i \in A$   
(1 – постачальник задіяний, 0 – не задіяний,  $a_i^0 = 0$ ).

Часткове виключення вузла або декількох вузлів можна врахувати,  
якщо обмеження (3) замінити на такі обмеження

$$\sum_{i \in A} z_i = Z_A, \quad I_i z_i^{\text{low}} \leq z_i \leq I_i z_i^{\text{up}}, \quad \forall i \in A. \quad (9)$$

Для того, щоб врахувати повне виключення вузла достатньо  
додатково обмеження (6) замінити на обмеження

$$\begin{aligned} y_{ij}^+ &\leq I_i \times y_{ij}^{\text{up}} Y_{ij} + v_{ij}, \\ y_{ij}^- &\leq I_i \times y_{ij}^{\text{up}} (1 - Y_{ij}) + v_{ij}, \quad i \in A, j \in B, ij \in E_{AB}, \end{aligned} \quad (10)$$

яке заборонює передачу продукції від незадіяних постачальників до  
всіх зв'язаних з ними споживачів.

## Формулювання оптимізаційної задачі

$$F^* = \min_{x, y, X, Y, u, v, z} \left\{ \begin{array}{l} F = \sum_{ij \in E_{AA}} (d_{ij}^{AA} (x_{ij}^+ + x_{ij}^-) + P_{AA} u_{ij}) \\ + \sum_{ij \in E_{AB}} (d_{ij}^{AB} (y_{ij}^+ + y_{ij}^-) + P_{AB} v_{ij}) \end{array} \right\} \quad (11)$$

$$\sum_{j: ij \in E_{AA}} (x_{ij}^+ - x_{ij}^-) - \sum_{j: ji \in E_{AA}} (x_{ji}^+ - x_{ji}^-) + \sum_{j: ij \in E_{AB}} (y_{ij}^+ - y_{ij}^-) = a_i^0 + z_i, \quad \forall i \in A, \quad (12)$$

$$\sum_{i \in A} z_i = Z_A, \quad I_i \times z_i^{\text{low}} \leq z_i \leq I_i \times z_i^{\text{up}}, \quad \forall i \in A, \quad (13)$$

$$b_j^1 \leq \sum_{i: ij \in E_{AB}} (y_{ij}^+ - y_{ij}^-) \leq b_j^2, \quad \forall j \in B, \quad (14)$$

$$x_{ij}^+ \leq x_{ij}^{\text{up}} X_{ij} + u_{ij}, \quad x_{ij}^- \leq x_{ij}^{\text{up}} (1 - X_{ij}) + u_{ij}, \quad i, j \in A, \quad ij \in E_{AA}, \quad (15)$$

$$y_{ij}^+ \leq I_i \times y_{ij}^{\text{up}} Y_{ij} + v_{ij}, \quad y_{ij}^- \leq I_i \times y_{ij}^{\text{up}} (1 - Y_{ij}) + v_{ij}, \quad i \in A, \quad j \in B, \quad ij \in E_{AB}, \quad (16)$$

$$x_{ij}^+ \geq 0, \quad x_{ij}^- \geq 0, \quad u_{ij} \geq 0, \quad X_{ij} \in \{0, 1\}, \quad i, j \in A, \quad ij \in E_{AA}, \quad (17)$$

$$y_{ij}^+ \geq 0, \quad y_{ij}^- \geq 0, \quad v_{ij} \geq 0, \quad Y_{ij} \in \{0, 1\}, \quad i \in A, \quad j \in B, \quad ij \in E_{AB}. \quad (18)$$

## Дві властивості задачі (11)–(18)

**Твердження 3.**

Якщо  $I_i = 1$  для всіх  $i \in A$ , то оптимізаційна задача (11) – (18) еквівалентна оптимізаційній задачі (1) – (8).

**Твердження 4.**

Якщо виконуються такі умови:

$$1) \sum_{i \in A} I_i \times z_i^{low} \leq Z_A \leq \sum_{i \in A} I_i \times z_i^{up}, \quad 2) \sum_{j \in B} b_j^1 \leq Z_A + \sum_{i \in A} a_i^0 \leq \sum_{j \in B} b_j^2,$$

то система обмежень (12) – (18) є сумісною.

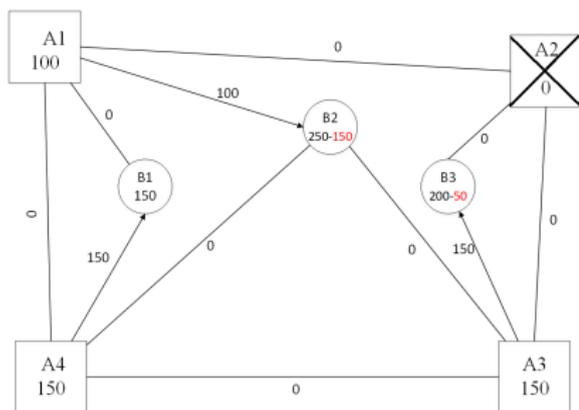
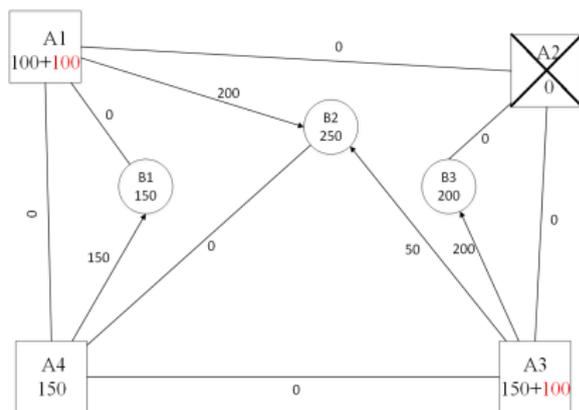
## Третя властивість задачі (11)–(18)

**Твердження 5.**

Нехай система обмежень (12) – (18) є сумісною, а штрафні коефіцієнти  $P_{AA}=P_{BB}=\sum_{ij \in E_{AA}} d_{ij}^{AA} + \sum_{ij \in E_{AB}} d_{ij}^{AB}$ .

Якщо  $P^* = 0$ , то  $(x^*, y^*, X^*, Y^*, z^*)$  – розв'язок задачі (11) – (18), який задовільняє верхні межі на обсяги потоків по ребрах мережі.

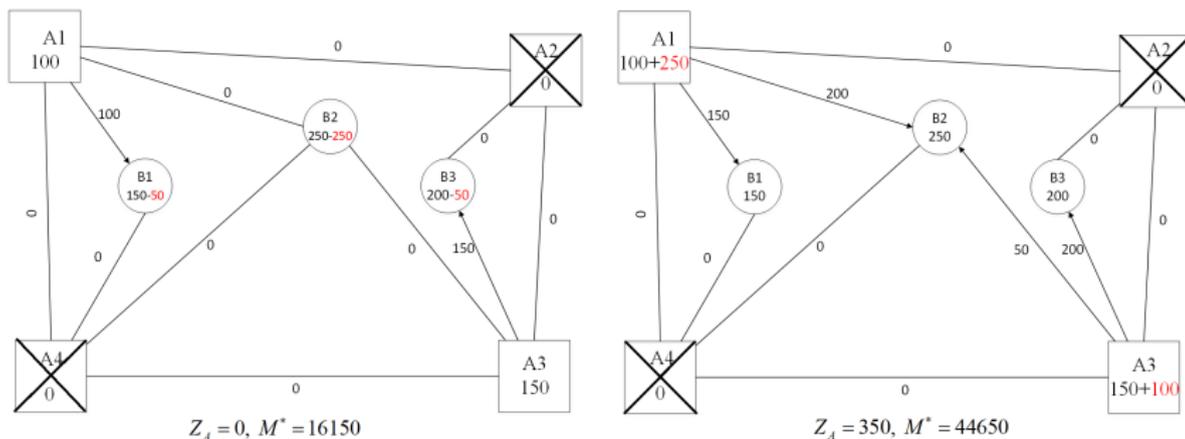
Якщо  $P^* > 0$ , то серед компонент векторів  $u^*$  та  $v^*$  є хоча би одна додатна компонента і задача (11) – (18) не має розв'язку, який задовільняє верхні межі на обсяги потоків по ребрах мережі.

Приклад 3.  $x^{\text{up}}=y^{\text{up}}=200$ ,  $P_{AA}=P_{BB}=10000$  $Z_A = 0$ ,  $M^* = 26650$  $Z_A = 200$ ,  $M^* = 43300$ 

Оптимальні потоки у мережі Net-4-3-11 з незадіяним A2.

Варіант 1 – необхідні потреби B2 та B3 не виконуються.

Варіант 2 – продукція A2 розподілена між A1 та A3 порівну.

Приклад 4.  $x^{\text{up}}=y^{\text{up}}=200$ ,  $P_{AA}=P_{BB}=10000$ 

Оптимальні потоки у мережі Net-4-3-11 з незадіяними A2 та A4.

Варіант 1 – необхідні потреби усіх споживачів не виконуються.

Варіант 2 – продукція A2+A4 розподілена між A1 (250) та A3 (100).

# Висновки та подальші плани

Розроблені оптимізаційні моделі можуть бути використані для балансування потужностей в системах диспетчеризації регіональних енергосистем за умов непередбачуваних пошкоджень енергетичної інфраструктури та виникненням при цьому некерованого дефіциту потужності. Вони дозволяють моделювати як часткове так і повне знеструмлення окремих магістральних вузлів.

## Подальші плани:

спільно з **ННІ енергетики, автоматики та енергозбереження (Національний університет біоресурсів і природокористування)** модернізувати моделі для вироблення своєчасних управлінських рішень з боку систем диспетчеризації центрального та регіонального рівнів на формування адекватних реакцій та сценаріїв забезпечення живучості регіональних енергосистем.

# Робота підтримана

**«Розробити математичні моделі, методи та програмні засоби мінімізації ризиків для об'єктів критичної інфраструктури»  
(тема № 2.3/25-П/ВП 130.1230)**

# Запитання?

ДЯКУЮ ЗА УВАГУ!

e-mail: [stetsyukp@gmail.com](mailto:stetsyukp@gmail.com)

# BACKUP SLIDE 1: Потік мінімальної вартості

$$\sum_{(i,j) \in A} c_{ij} x_{ij} \rightarrow \min, \quad (1)$$

$$\sum_{k:(i,k) \in A} x_{ik} - \sum_{j:(j,i) \in A} x_{ji} = b_i, \forall i \in \mathbb{N}, \quad (2)$$

$$l_{ij} \leq x_{ij} \leq u_{ij}, \forall (i, j) \in A. \quad (3)$$

Тут джерело ( $b_i > 0$ ), сток ( $b_i < 0$ ), проміжний вузол ( $b_i = 0$ ).

# BACKUP SLIDE 2: Корисні посилання

Ahuja R.K., Magnanti T.L., Orlin J.B.

Network Flows: Theory, Algorithms, and Applications. PRENTICE HALL, Upper Saddle River, New Jersey, 1993, 846 p.

Bertsekas D. P.

Network optimization: continuous and discrete models. Athena Scientific. 1998. 608 p.

Ермольев Ю.М., Мельник И.М.

Экстремальные задачи на графах. Киев: Наукова думка, 1968. 176 с.